



ALMA MATER STUDIORUM  
UNIVERSITÀ DI BOLOGNA

# **(Laboratorio di) Amministrazione di sistemi**

## **LDAP**

**Marco Prandini**

Dipartimento di Informatica – Scienza e Ingegneria

# L'esigenza

- **Un sistema correttamente funzionante dipende da parecchi file di configurazione, ma...**
  - in una rete possono esserci centinaia di macchine che hanno gli stessi file di configurazione
  - aggiungere un utente, aggiungere un host, cambiare un parametro di funzionamento di un demone, vuol dire cambiare coerentemente centinaia di file di configurazione
- **Allora ...**
  - nasce l'esigenza di condividere queste informazioni tra sistemi diversi
  - l'approccio a file diventa inefficiente
- **Occorre trovare un database centralizzato, in particolare**
  - servizi di templating e configuration management
  - servizi centralizzati di autenticazione

# Cosa non vedremo (purtroppo)

## ■ Sistemi di descrizione delle infrastrutture cloud

- rappresentano gli elementi costitutivi delle architetture
  - macchine virtuali
  - segmenti di rete
  - sistemi di gestione del traffico (firewall, bilanciatori, ...)
  - servizi avanzati (db, storage a blocchi e a oggetti, ...)
- non come semplici dati di configurazione, ma come codice in grado di interagire con la piattaforma che li implementa

## ■ Sistemi di configuration management

- sono pensati per fornire modelli che descrivono lo stato di configurazione per un determinato ruolo (VM, servizio, ...)
- istanziano il modello sulla base delle specificità dell'obiettivo (es. hostname, ip, layout dei dischi, ...)

## ■ Sistemi di supporto a DevOps

- integrano la gestione della configurazione infrastrutturale con gli strumenti di sviluppo e rilascio delle applicazioni
- gestiscono l'individuazione dei servizi istanziati e l'instradamento delle richieste sulla base del loro stato

# Gestione centralizzata dell'autenticazione

## ■ Due aspetti da definire

- come scegliere localmente la sorgente dei dati
- come trasferire i dati da un server centrale ai sistemi client

## ■ Scelta della sorgente

- NSS: sistema generale per selezionare *name services*
- PAM: sistema modulare per implementare *authentication modules*

## ■ Protocollo di distribuzione

- NIS/YP (obsoleto)
- **LDAP**

## ■ Tra i due: librerie con interfacce standard

- libnss-ldap: permette di usare un db remoto LDAP come sorgente di nomi di qualsiasi tipo (utenti, gruppi, host, ...)
- libpam-ldap: permette di accedere a un db remoto LDAP per autenticare utenti e ricavare regole di autorizzazione

# Perchè LDAP?

## ■ implementa il concetto di directory service

- standard ITU X.500
- un database specializzato, sul modello "elenco del telefono"
  - gerarchico
  - #letture >> #scritture
  - non relazionale, scritture semplici → no transazioni
  - altamente disponibile → replica

## ■ È uno standard maturo e mantenuto

- Internet → tutti i sistemi **Unix-like**

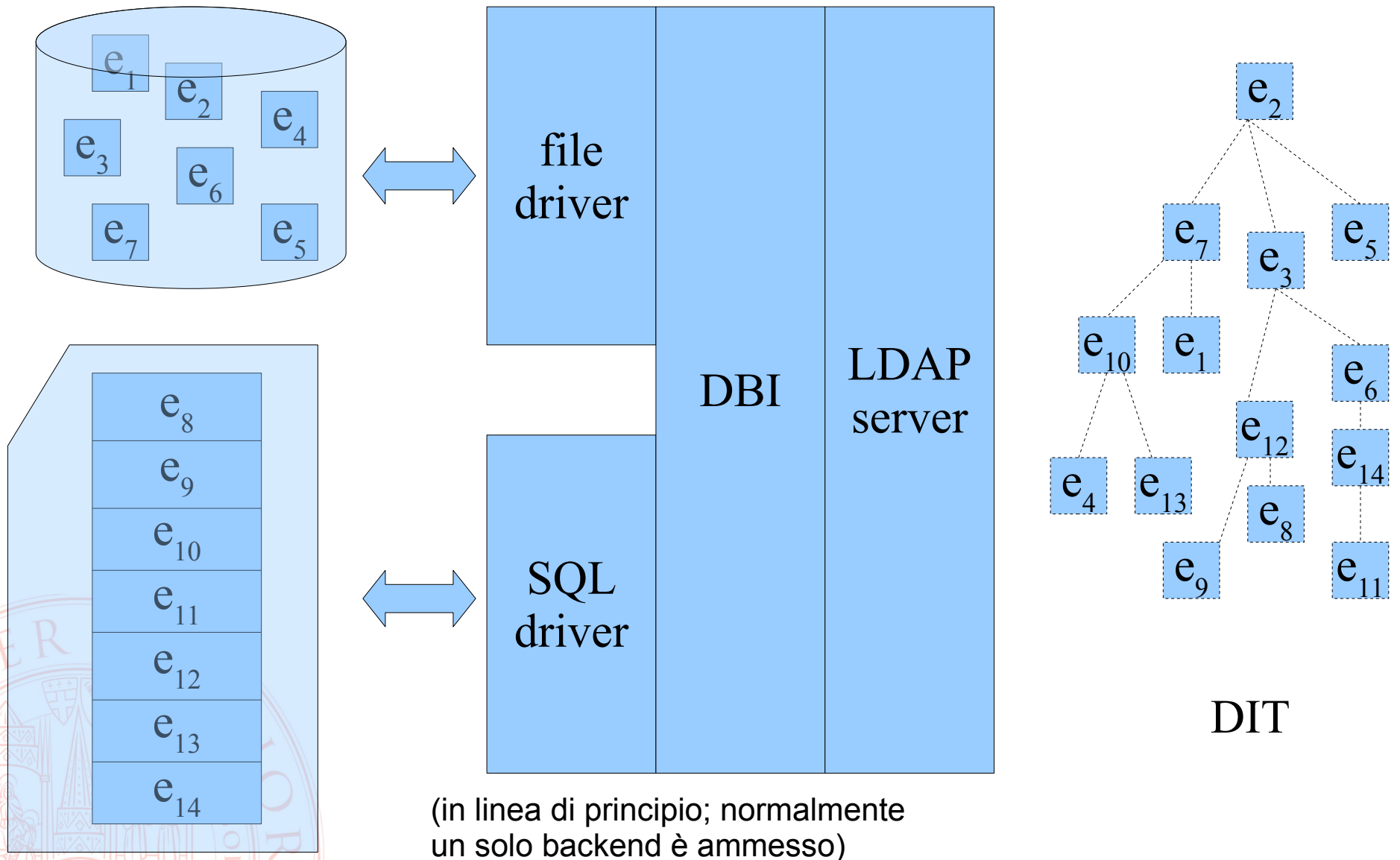
- |                           |      |
|---------------------------|------|
| • RFC 1484/1485/1487/1488 | 1993 |
| • RFC 1777/1778/1779/1781 | 1995 |
| • RFC 2251..2256          | 1997 |
| • RFC 3377/3771           | 2002 |
| • RFC 4510..4519          | 2006 |

- Dall'introduzione di Active Directory, è il sistema alla base delle **reti Microsoft** di tipo professionale

# Il modello dei dati

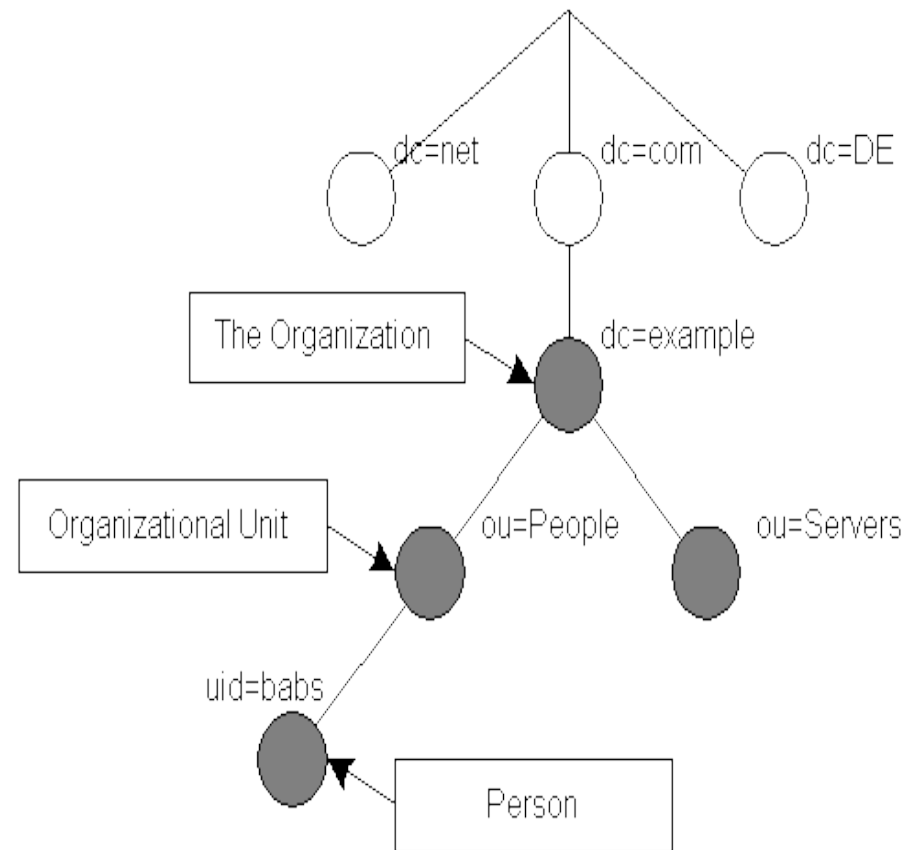
- La base di dati della directory può essere un qualsiasi sistema di archiviazione
  - è definita un'interfaccia (DBI – DataBase Interface)
  - è sufficiente implementarla in un un modulo per pilotare il backend più adatto
- DBI gestisce una serie di **entry** (o **object**)
  - Le entries consistono in una serie di **attribute**
  - Gli attribute implicano un **type** e hanno (molteplici) **value**
  - Ogni entry ha un **DN (Distinguish name)**
- Le entry sono gerarchicamente legate.
  - La posizione è riflessa nel DN
  - La struttura risultante è chiamata **DIT (Dir Information Tree)** e rappresenta il modo con cui viene esposta al mondo la base di dati gestita dalla DBI

# DBI e DIT



# Perché una gerarchia

- Nasce come sistema per organizzare i dati di persone e risorse materiali all'interno di un'organizzazione
- Permette di costruire direttamente riferimenti ai dati
- Permette un facile partizionamento
  - ai fini dell'amministrazione
  - ai fini del controllo degli accessi
  - ai fini della collocazione fisica
- Vincola a una determinata vista dell'organizzazione
  - ma si può scegliere se mitigare il problema adottando un'organizzazione piatta

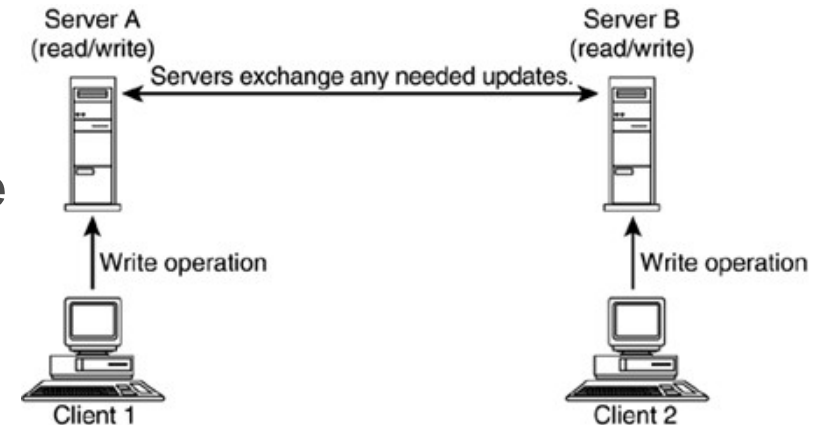




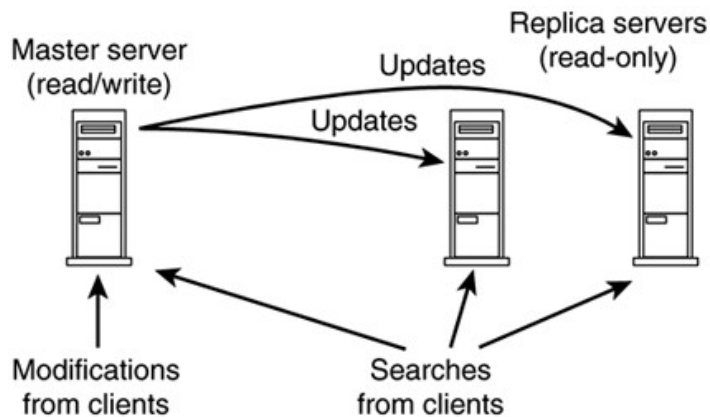
# Replica

- Poichè LDAP è un servizio essenziale, prevede nativamente meccanismi per l'elevata disponibilità
- La sua natura (scritture rare) permette di implementare efficacemente la ridondanza senza accorgimenti troppo sofisticati

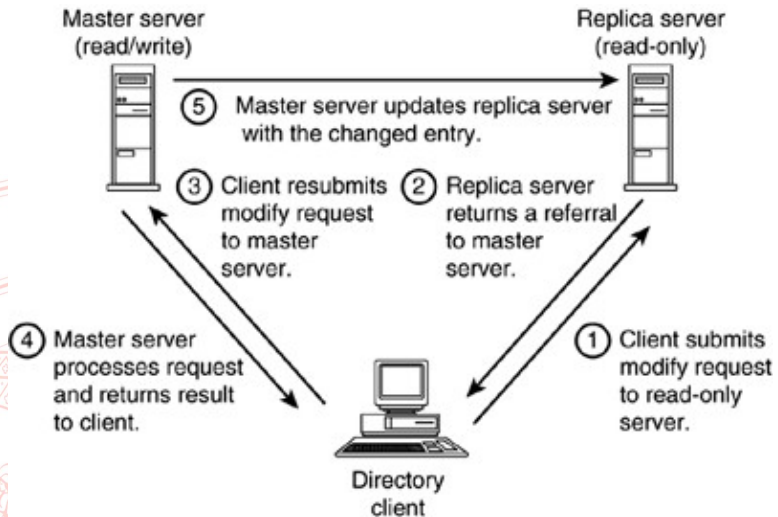
- modello corrente: multimaster →
  - tutti i server accettano scritture
  - protocolli ad-hoc per aggiornare reciprocamente i DBI
- modello storico ma diffuso: master-replica
  - un **master server** accetta scritture
  - molti **replica server** sono utilizzati in sola lettura (è l'operazione che deve scalare ed essere affidabile)
  - semplice copia periodica del DBI master sulle repliche



# Tre modelli master-replica



**On master**  
**By referral**



cresce la complessità del client e della configurazione

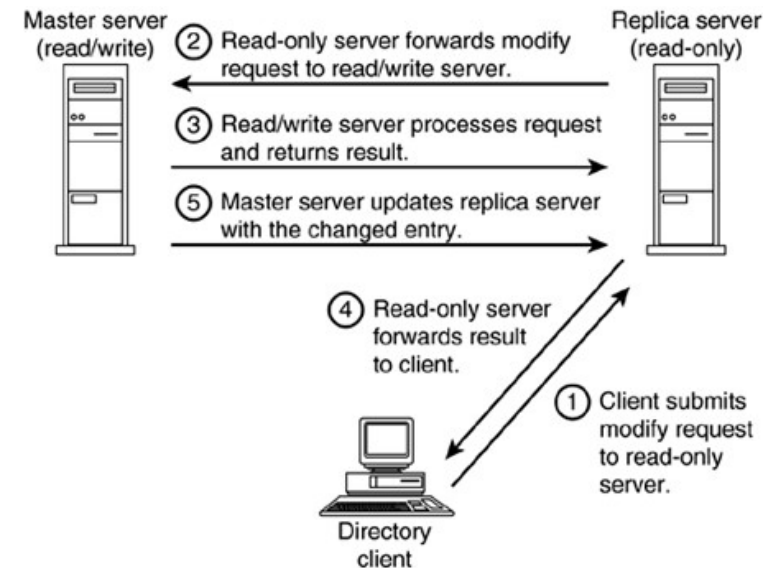
On master

By referral

By chain

cresce la complessità dei server e il traffico

**By chain**



# Directory distribuite

## ■ Tre ottimi motivi per sezionare un DIT e collocare diversi sottoalberi su diversi server

- Prestazioni
- Località geografica
- Delega amministrativa

## ■ Sono sufficienti due link:

- lato server principale

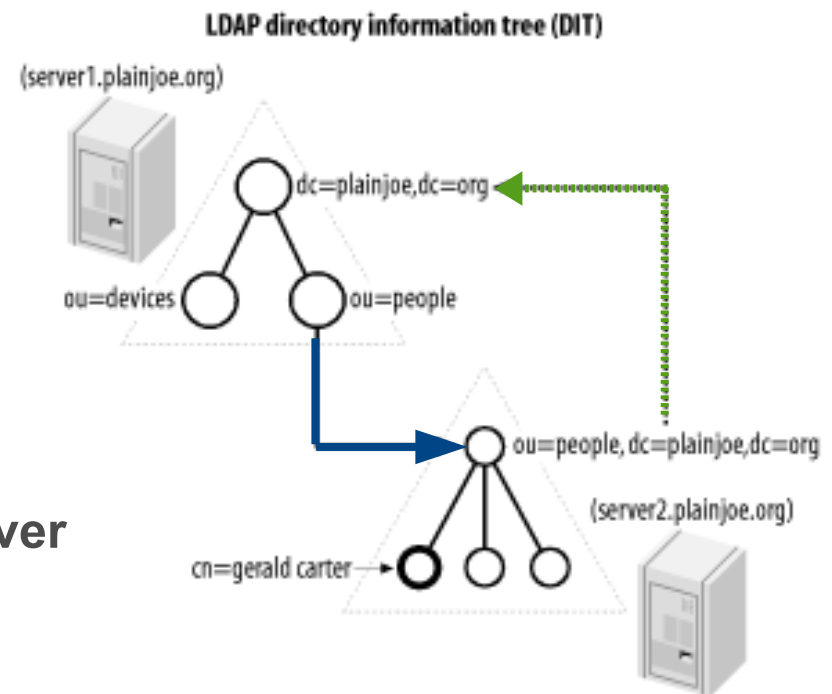
### Subordinate knowledge link

- Chiamato semplicemente reference, connette logicamente un nodo all'interno di un albero al context naming di un altro server

- lato server che ottiene la delega

### Superior knowledge link

- Contiene l'URI del server a cui ci si riferisce per la parte "superiore" della directory



# Formato delle entry

- Una entry è una collezione di attributi

- a differenza di un oggetto di un linguaggio, non si definiscono variabili di un dato tipo, ma si specifica direttamente il **valore** etichettato dal **tipo**

- tra gli attributi, ce ne sono due sempre presenti

- **dn** (distinguished name)
- **objectClass** (una o più – altri dettagli in seguito)

- esempio:

```
dn: dc=labammsis
objectClass: dcObject
objectClass: organization
dc: labammsis
o: universita
```

- questo formato è usato per scambiare entry tra client e server e prende il nome di **LDIF** (LDAP Interchange Format)

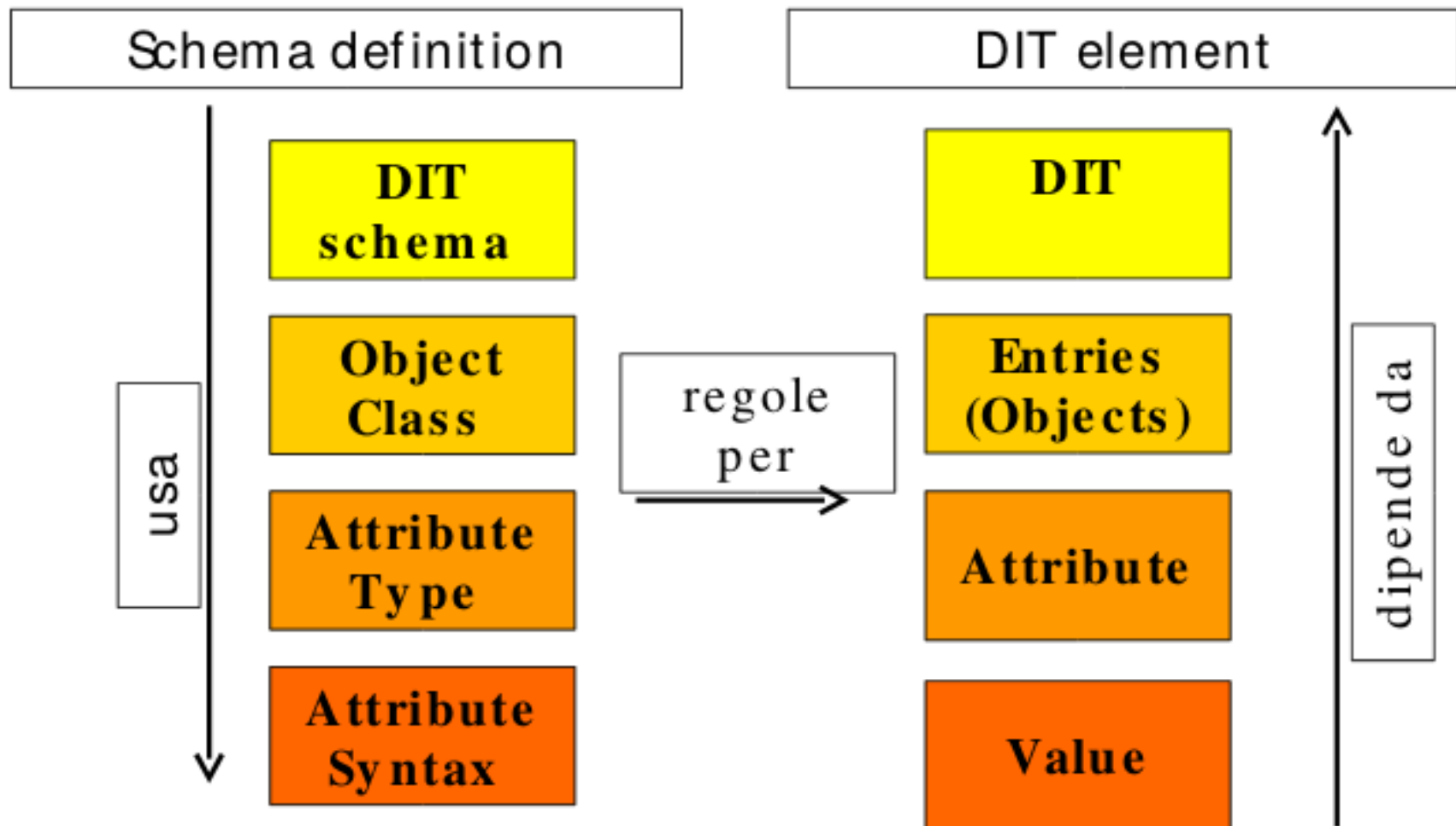
- un file LDIF può contenere più entry, semplicemente separate da una riga vuota

# Schema

- L'inserimento di entry deve essere disciplinato
  - oggetti ben formati
  - visione omogenea e condivisa tra tutti gli utilizzatori
- Si usa uno *schema*
  - insieme di regole che descrivono i dati immagazzinati
  - contiene due tipi di definizioni: *objectClass* e *attributeType*
- Ogni entry è modellata su una o più *objectClass*
  - vincola i tipi di attributi obbligatoriamente o facoltativamente presenti nella entry
- Ogni attributo ha un *attributeType*
  - definisce i tipi di dato e le regole per compararli



# Schema



# Spazio dei nomi

- In ogni entry si sceglie un attributo rappresentativo
  - sintatticamente: scelta arbitraria
  - in pratica: linea guida per costruire una gerarchia sensata in modo deterministico
- La stringa **tipoAttributo=valoreAttributo** scelta è il **relative distinguished name** della entry (RDN)
- Il nome del nodo dell'albero a cui "appendere" la entry è il **base distinguished name** della entry (BDN)
- Il **distinguished name** è il nome univoco ottenuto concatenando i due **DN=RDN+BDN**





# Spazio dei nomi - esempio

RDN

DN

ou=docenti

ou=docenti,dc=unibo

cn=mario

cn=mario,ou=docenti,dc=unibo

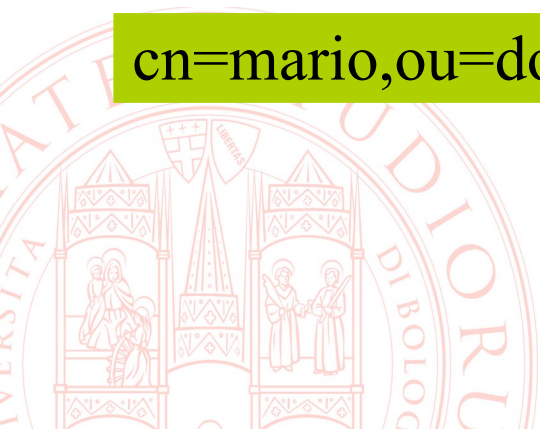
dc=unibo

dc=unibo

ou=studenti

cn=ada

cn=mario





# Spazio dei nomi – note

- La radice dell'albero è l'ultimo elemento del DN
  - all'opposto dei nomi assoluti in un filesystem
- Ogni RDN deve essere localmente unico (tra le entry connesse allo stesso BDN)
  - ogni DN è globalmente unico
- a volte un singolo attributo non è sufficiente a garantire l'unicità del RDN
  - soluzione "da database": introdurre un attributo id univoco
    - contraria alla filosofia "directory"
    - gli attributi rappresentano proprietà reali degli oggetti
  - soluzione sintattica adottata da LDAP: creare il RDN tramite la concatenazione (+) di più coppie attributo=valore
    - es: **cn=Marco+sn=Prandini,ou=docenti,dc=unibo**

# Definizione dei tipi di attributo

- Un *attributeType* è simile a un tipo in un linguaggio di programmazione, ma specifica separatamente
  - **SYNTAX**, il vero e proprio tipo di dato nativo  
<https://tools.ietf.org/html/rfc4517#section-3>
  - *Matching Rules* <https://tools.ietf.org/html/rfc4517#section-4>,  
le regole per stabilire i criteri di confronto tra valori, necessarie per determinare uguaglianza e ordinamento durante le ricerche
    - **ORDERING**
    - **EQUALITY**
    - **SUBSTRING**
  - Eventuali vincoli d'uso
    - **SINGLE-VALUE** (ammesso un solo valore di questo tipo nella entry)
    - **NO-USER-MODIFICATION, USAGE ...**
  - Eventuali dipendenze gerarchiche
    - **SUP** <*altro attributeType*>
    - il tipo eredita tutte le proprietà del superiore, ne può ridefinire, e nelle ricerche per un tipo superiore vengono restituiti anche tutti i valori dei tipi basati su di esso

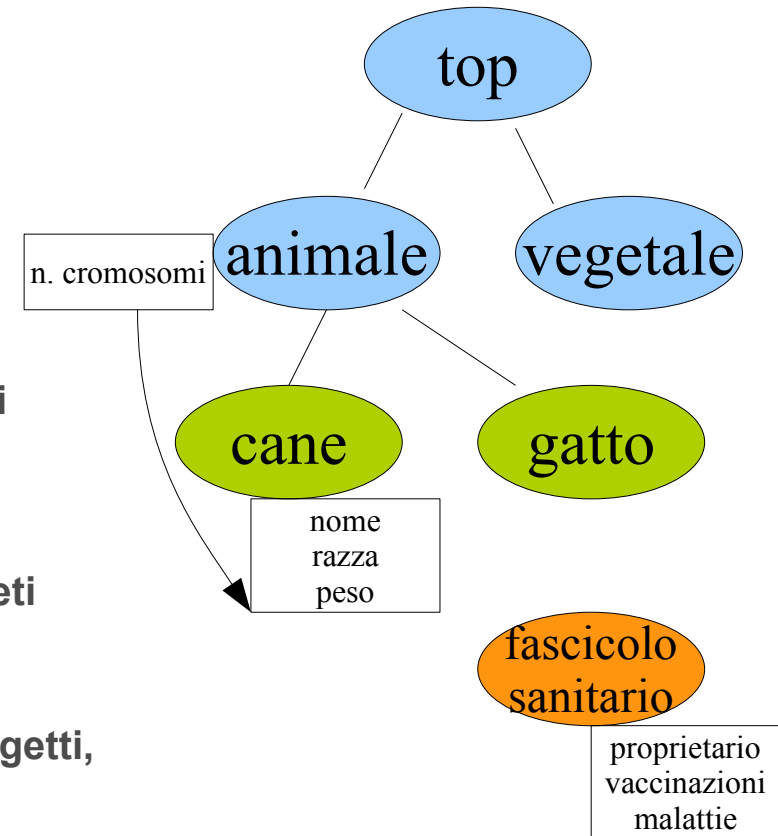
# Attributi standard e nuove definizioni

- Esistono numerosissimi attributeType definiti da vari Internet standard per gli usi più comuni
  - es. <https://oav.net/mirrors/LDAP-ObjectClasses.html>
  - tra i più comuni
    - cn common name
    - dc domain component
    - o organization
    - c country
- Per definire un nuovo attributeType, si inserisce la sua descrizione nella configurazione del server... sotto forma di attributo di una entry speciale!

```
olcAttributeTypes: ( 1000.1.1.1 NAME ( 'fn' 'filename' )  
DESC 'nome del file'  
EQUALITY caseExactMatch  
SUBSTR caseExactSubstringsMatch  
SYNTAX 1.3.6.1.4.1.1466.115.121.1.15 )
```

# Classi

- Lo scopo essenziale delle objectClass è di elencare
  - quali attributi deve avere una entry: **MUST**
  - quali attributi può avere una entry: **MAY**
- Le classi possono essere di tre tipi
  - **ABSTRACT**
    - servono per creare una tassonomia di categorie di oggetti, ancora troppo astratte per poter originare entry
  - **STRUCTURAL**
    - servono per descrivere categorie di oggetti concreti
  - **AUXILIARY**
    - servono per descrivere collezioni di attributi non direttamente collegati a specifiche categorie di oggetti, ma che possono essere aggiunti per arricchire il contenuto informativo di una entry
- Le classi possono essere definite gerarchicamente
  - **SUP** <altra objectClass>
  - la classe inferiore eredita tutti gli attributi **MUST** e **MAY** della superiore e può aggiungerne altri



# Classi standard e nuove definizioni

- Esistono numerosissime objectClass definite da vari Internet standard per gli usi più comuni
  - es. <https://oav.net/mirrors/LDAP-ObjectClasses.html>
  - tra i più comuni
    - organization
    - person
    - device
- Per definire una nuova objectClass, si inserisce la sua descrizione nella configurazione del server... sotto forma di attributo di una entry speciale!

```
olcObjectClasses: ( 1000.2.1.1 NAME 'dir'  
DESC 'una directory'  
MUST fn  
MAY fs  
AUXILIARY )
```

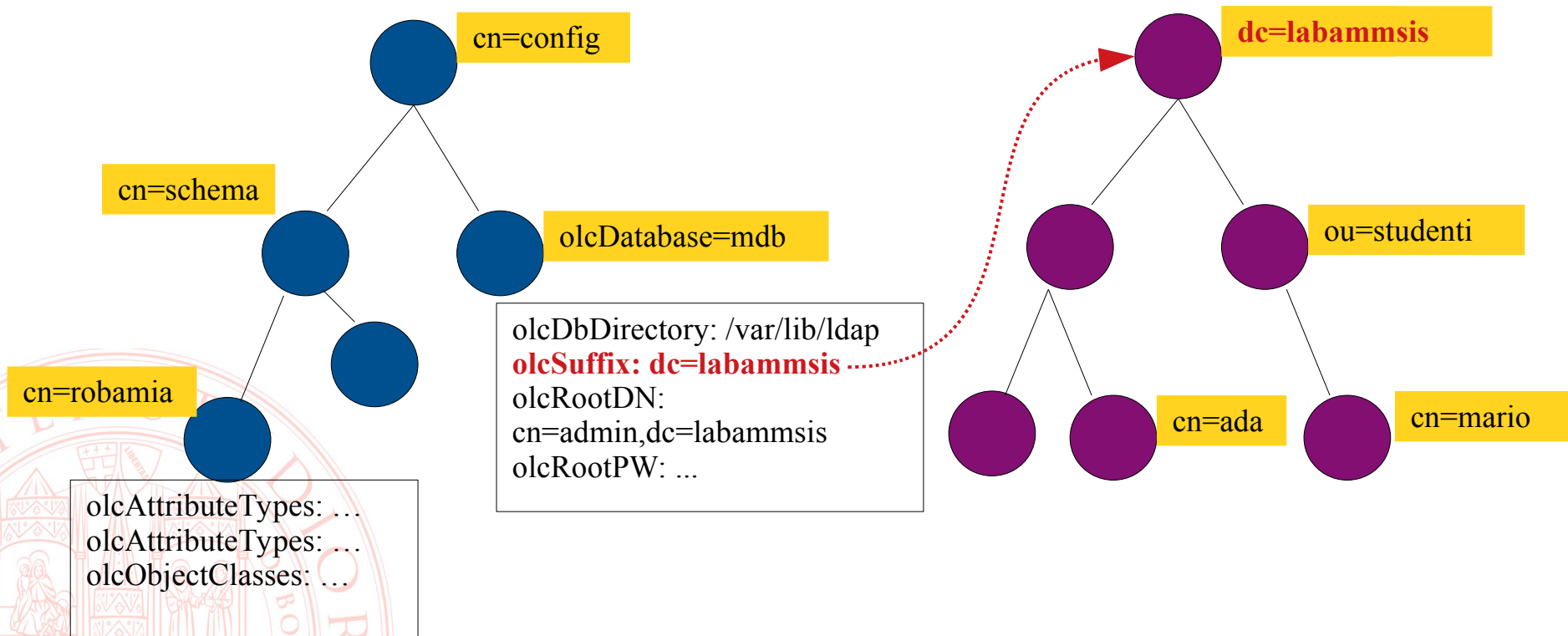
# Uso delle classi

- In ogni entry
  - DEVE essere menzionata UNA E UNA sola classe strutturale
  - POSSONO essere menzionate più classi ausiliarie
- È quindi possibile una sorta di ereditarietà multipla
  - ogni objectClass specifica attributeType che devono essere definiti nello stesso schema
  - non ci sono quindi conflitti se più objectClass in una entry menzionano lo stesso attributeType
  - l'effetto è che la entry deve contenere tutti gli attributi MUST di tutte le sue classi, e può contenere tutti gli attributi MAY
  - i vincoli risultanti sono quelli più stringenti (se un attributo è sia nell'insieme MUST che nel MAY, deve essere presente)



# Inserimento di nuovi schemi

- LDAP si "autodescrive": quasi tutte le direttive di **configurazione** sono attributi in entry di un albero separato da quello dei **dati** veri e propri





# Inserimento di nuovi schemi come LDIF

- Per riconfigurare un server LDAP quindi si inserisce una entry in formato LDIF; es. per uno schema si può creare il file **filesystem.ldif**:

```
dn: cn=filesystem,cn=schema,cn=config
objectClass: olcSchemaConfig
cn: filesystem
olcAttributeTypes: ( 1000.1.1.1 NAME ( 'fn' 'filename' )
    DESC 'nome del file'
    EQUALITY caseExactMatch
    SUBSTR caseExactSubstringsMatch
    SYNTAX 1.3.6.1.4.1.1466.115.121.1.15 )
olcAttributeTypes: ( 1000.1.1.2 NAME ( 'fs' 'filesize' )
    DESC 'dimensioni del file'
    EQUALITY integerMatch
    ORDERING integerOrderingMatch
    SYNTAX 1.3.6.1.4.1.1466.115.121.1.27 )
olcObjectClasses: ( 1000.2.1.1 NAME 'dir'
    DESC 'una directory'
    MUST fn
    MAY fs
    AUXILIARY )
olcObjectClasses: ( 1000.2.1.2 NAME 'file'
    DESC 'un file'
    MUST ( fn $ fs )
    AUXILIARY )
```

- Solitamente si usa un comando apposito per scavalcare l'autenticazione LDAP e agire da amministratori locali = amministratori del servizio

```
ldapadd -Y EXTERNAL -H ldapi:/// -ffilesystem.ldif
```



# Protocollo LDAP

## ■ Protocollo applicativo su TCP

- porta 389 (standard)
- porta 636 (over TLS)

## ■ Basato su sessione

- bind
  - risposta basata su successo autenticazione o chiusura
- (serie di)
  - richiesta di operazione
  - risposta (dati)
  - risposta (codice esito)
- unbind

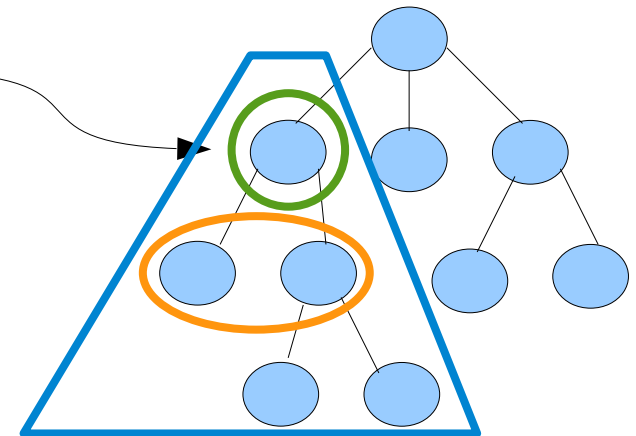
## ■ Operazioni

- Search
- Compare
- Add
- Delete
- Modify
- ModifyRDN

# Search

## ■ La ricerca deve specificare

- come tutte le operazioni, un **bind DN**
  - equivale all'utente con cui autenticarsi sul server LDAP
- un **base DN**
  - il punto del DIT da cui iniziare la ricerca
- uno **scope**
  - quanto estendere la ricerca
  - **sub** – intero sottoalbero, il default
  - **one** – le sole entry figlie dirette del base DN
  - **base** – il solo nodo base DN
- eventualmente un **filtro**
  - ricerca per contenuto della entry anziché per posizione
  - espressioni logiche in notazione prefissa



# Filtri – sintassi ed esempi

```
<filter>::='('<filtercomp>')'  
<filtercomp>::=<and>|<or>|<not>|<item>  
<and>::='&'<filterlist>  
<or>::='|'|<filterlist>  
<not>::='!'<filter>  
<filterlist>::=<filter>|<filter><filterlist>  
<item>::=<simple>|<present>|<substring>  
<simple>::=<attr><filtertype><value>  
<filtertype>::=<equal>|<approx>|<greater>|<less>  
<equal>::='='  
<approx>::='~='  
<greater>::='>='  
<less>::='<='  
<present>::=<attr>'=*'  
<substring>::=<attr>'='<initial><any><final>  
<initial>::=NULL|<value>  
<any>::='*'|<starval>  
<starval>::=NULL|<value>'*'|<starval>  
<final>::=NULL|<value>
```

(cn=Babs Jensen)

(!(cn=Tim Howes))

(&  
 (objectClass=Person)  
 (  
 (sn=Jensen)(cn=Babs J\*)  
 )  
)

(o= univ\*of\*mich\*)

(objectclass=posix Account)

(&(|(uid=jack)(uid=jill))(objectclass=posix Account)



# Operazioni e strumenti

## ■ per la ricerca

```
ldapsearch -x -b dc=labammsis [ -s base | one | sub ] [filtro]
```

## ■ per l'aggiunta

```
ldapadd -x -D "cn=admin,dc=labammsis" -w admin  
[ -f file_ldif_da_inserire ]
```

- se omissso usa stdin

## ■ per la modifica

```
ldapmodify
```

- stessi parametry ldapadd

– varietà di casi

- aggiunta/modifica/rimozione attributo

## ■ per la rimozione

```
ldapdelete -x -D "cn=admin,dc=labammsis" -w admin DN
```